BEST AVAILABLE COPY





(11) Publication number:

10-215244

(43) Date of publication of application: 11.08.1998

(51) Int. CI.

H04L 9/14 H04L 9/36

(21) Application number: 09-012810

(71) Applicant: SONY CORP

(22) Date of filing:

27. 01. 1997

(72) Inventor: KUBOTA ICHIRO

ASANO TOMOYUKI

(30) Priority

Priority number: 08316726

Priority date: 27.11.1996

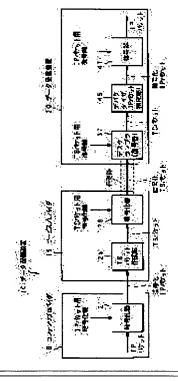
Priority country: JP

(54) INFORMATION TRANSMITTER AND METHOD, INFORMATION RECEIVER AND METHOD, AND INFORMATION STORAGE MEDIUM

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide the information storage medium that stores digital data received through a data transmission channel from an information server together with a contents ID depending on a type of the data.

SOLUTION: A data distributer 10 applies duplicate encryption processing to digital data together with encryption processing using a cryptographic key depending on an identifier denoting a kind of the digital data and transmits the duplicate encryption data to a data receiver 30. The data receiver 30 receives the duplicate encryption data sent from the data distributer 10 through a satellite channel and applies decoding processing to the data by using respective decoding keys corresponding to the respective encryption keys.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]
[Number of appeal against examiner's decision of rejection]
[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]
[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998, 2000 Japanese Patent Office

(19)日本国特許庁(JP)

(12)公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-215244

(43)公開日 平成10年(1998)8月11日

 (51) Int.Cl. 6
 識別記号 庁內整理番号 F I 技術表示箇所 H04L 9/14
 按術表示箇所 H04L 9/00 641 685

審査請求 未請求 請求項の数33 〇L (全18頁

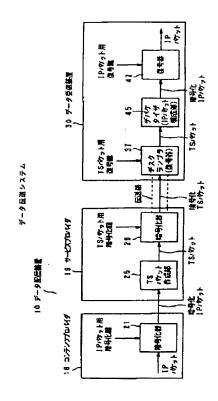
特願平9-12810	(71)出願人	0 0 0 0 0 2 1 8 5
		ソニー株式会社
平成9年(1997)1月27日	,	東京都品川区北品川 6 丁目 7 番 3 5 号
	(72)発明者	窪田郎
特願平8-316726		東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソ
平8 (1996) 11月27日		二一株式会社内
日本(JP)	(72)発明者	浅野 智之
		東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソ
		二一株式会社内
;	(74)代理人	弁理士 小池 晃 (外2名)
*		·
	平成9年(1997)1月27日 特願平8-316726 平8(1996)11月27日	平成9年(1997)1月27日 (72)発明者 特願平8-316726 平8(1996)11月27日 日本(JP) (72)発明者

(54)【発明の名称】情報伝送装置及び方法並びに情報受信装置及び方法並びに情報記憶媒体

(57)【要約】

【課題】 通信衛星を用いるデータ伝送システムでは、不特定多数の受信装置での受信が可能であるので盗聴、妨害されやすい。

【解決手段】 データ配信装置10は、ディジタルデータに該ディジタルデータの種類を示す識別子に応じた暗号鍵を用いた暗号化処理を含め、2重の暗号化処理を施し、この2重暗号化データを送信する。データ受信装置30は、データ配信装置10から衛星回線を介して送信された上記2重暗号化データを受信し、それぞれの暗号鍵に応じたそれぞれの復号鍵を用いて復号処理を施す。



信装置。

2

【特許請求の範囲】

【請求項1】 ディジタルデータを所定のデータブロックに分割し、該データブロックをデータ伝送路を介して 伝送する情報伝送装置において、

上記ディジタルデータに上記ディジタルデータの種類を示す識別子に応じた暗号鍵を用いた暗号化処理を含め、少なくとも2重の暗号化処理を施し、この暗号化データを送信する送信手段と、

上記送信手段から上記データ伝送路を介して送信された 上記暗号化データを受信し、それぞれの暗号鍵に応じた それぞれの復号鍵を用いて復号化処理を施す受信手段と を備えることを特徴とする情報伝送装置。

【請求項2】 上記所定のデータブロックは、複数のシステム相互間でネットワークを介してディジタルデータの送受信を行うためのインターネットプロトコルによるパケットであることを特徴とする請求項1記載の情報伝送装置。

【請求項3】 上記受信手段は、受信した上記暗号化データを全て復号化する前に、上記データを一時的に記憶 手段に保存することを特徴とする請求項1記載の情報伝 20 送装置。

【請求項4】 上記データ伝送路とは別に、双方向のデータ伝送が可能な双方向データ伝送路を備えることを特徴とする請求項1記載の情報伝送装置。

【請求項5】 上記データ伝送路として上記双方向データ伝送路よりも伝送容量の大きい衛星回線を用い、また上記双方向データ伝送路として地上通信網を用いることを特徴とする請求項4記載の情報伝送装置。

【請求項6】 ディジタルデータを所定のデータブロックに分割し、該データブロックをデータ伝送路を介して 伝送する情報伝送方法において、

上記ディジタルデータに上記ディジタルデータの種類を示す識別子に応じた暗号鍵を用いた暗号化処理を含め、少なくとも2重の暗号化処理を施してからこの暗号化データを送信し、上記データ伝送路を介して受信した上記暗号化データにそれぞれの暗号鍵に応じたそれぞれの復号鍵を用いて復号化処理を施すことを特徴とする情報伝送方法。

【請求項7】 上記所定のデータブロックは、複数のシステム相互間でネットワークを介してディジタルデータの送受信を行うためのインターネットプロトコルによるパケットであることを特徴とする請求項6記載の情報伝送方法。

【請求項8】 受信した上記暗号化データを全て復号化する前に、上記データを一時的に記憶媒体に保存することを特徴とする請求項6記載の情報伝送方法。

【請求項9】 上記データ伝送路とは別に、双方向のデータ伝送が可能な双方向データ伝送路を備えることを特徴とする請求項6記載の情報伝送方法。

【請求項10】 上記データ伝送路として上記双方向デ

ータ伝送路よりも伝送容配の大きい衛星回線を用い、また上記双方向データ伝送路として地上通信網を用いることを特徴とする請求項 9 記載の情報伝送方法。

【請求項11】 ディジタルデータの種類を示す識別子に応じた暗号鍵を用いた暗号化処理が少なくとも施された暗号化データを記憶していることを特徴とする情報記憶媒体。

【請求項12】 データの種類を示す識別子が付加された複数種類のデータブロックよりなる多重化データをデータ伝送路を介して受信する情報受信装置において、上記識別子を読み取り、予め登録された種類のデータブロックのみを抽出して復号することを特徴とする情報受

【請求項13】 受信可能な種類のデータブロックの識別子をその識別子と対応する復号鍵と共に参照テーブルに持つことを特徴とする請求項12記載の情報受信装置。

【請求項14】 暗号化された上記データブロックを受信したときには、上記参照テーブルを参照し、識別子に応じた復号鍵に基づいて復号処理を該暗号化データブロックに対して施すことを特徴とする請求項13記載の情報受信装置。

【請求項15】 上記データブロックとして、複数のシステム相互間でネットワークを介してディジタルデータの送受信を行うためのインターネットプロトコルによるパケットを用いることを特徴とする請求項12記載の情報受信装置。

【請求項16】 上記識別子として、複数のシステム相互間でネットワークを介してディジタルデータの送受信を行うためのインターネットプロトコルパケットのヘッダに含まれる送信先アドレスを用いることを特徴とする請求項12記載の情報受信装置。

【請求項17】 上記識別子として、上記データブロックの情報の種類を表すコンテンツIDを用いることを特徴とする請求項12記載の情報受信装置。

【請求項18】 上記識別子を各データブロックの先頭に付加されたメディアアクセス制御ヘッダの中に持つことを特徴とする請求項12記載の情報受信装置。

【請求項19】 上記各データブロックの先頭に付加された上記メディアアクセス制御ヘッダの中に上記識別子の種別を表すためのフラグを持つことを特徴とする請求項18記載の情報受信装置。

【請求項20】 上記データ伝送路とは別に、双方向のデータ伝送が可能な双方向データ伝送路を備えることを特徴とする請求項12記載の情報受信装置。

【請求項21】 上記データ伝送路として上記双方向データ伝送路よりも伝送容量の大きい衛星回線を用い、また上記双方向データ伝送路として地上通信網を用いることを特徴とする請求項12記載の情報受信装置。

50 【請求項22】 データの種類を示す識別子が付加され

3

た複数種類のデータブロックよりなる多重化データをデータ伝送路を介して受信する情報受信方法において、 上記識別子を読み取り、予め登録された種類のデータブロックのみを抽出して復号することを特徴とする情報受信方法。

【請求項23】 受信可能な種類のデータブロックの識別子をその識別子と対応する復号鍵と共に参照テーブルに持つことを特徴とする請求項22記載の情報受信方法。

【請求項24】 暗号化された上記データブロックを受信したときには、上記参照テーブルを参照し、識別子に応じた復号鍵に基づいて復号処理を該暗号化データブロックに対して施すことを特徴とする請求項23記載の情報受信方法。

【請求項25】 上記データブロックとして、複数のシステム相互間でネットワークを介してディジタルデータの送受信を行うためのインターネットプロトコルによるパケットを用いることを特徴とする請求項22記載の情報受信方法。

【請求項26】 上記識別子として、上記インターネットプロトコルパケットのヘッダに含まれる送信先アドレスを用いることを特徴とする請求項22記載の情報受信方法。

【請求項27】 上記識別子として、上記データブロックの情報の種類を表すコンテンツIDを用いることを特徴とする請求項22記載の情報受信方法。

【請求項28】 上記識別子を各データブロックの先頭 に付加されたメディアアクセス制御のヘッダの中に持つ ことを特徴とする請求項22記載の情報受信方法。

【請求項29】 上記各データブロックの先頭に付加された上記メディアアクセス制御ヘッダの中に上記識別子の種別を表すためのフラグを持つことを特徴とする請求項28記載の情報受信方法。

【請求項30】 上記データ伝送路とは別に、双方向の データ伝送が可能な双方向データ伝送路を用いることを 特徴とする請求項22記載の情報受信方法。

【請求項31】 上記データ伝送路として上記双方向データ伝送路よりも伝送容量の大きい衛星回線を用い、また上記双方向データ伝送路として地上通信網を用いることを特徴とする請求項30記載の情報受信方法。

【請求項32】 データブロックの情報の種類を示すコンテンツIDが付加された複数種類のデータブロックを記憶することを特徴とする情報記憶媒体。

【請求項33】 上記コンテンツIDは、各データブロックの先頭に付加されたメディアアクセス制御ヘッダの中のフラグにより判別されることを特徴とする請求項32記載の情報記憶媒体。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、例えば、通信衛星 50

を用いて、データ配信サービスを行うための情報伝送装置及び方法並びに情報受信装置及び方法並びに情報記憶 媒体に関する。

[0002]

【従来の技術】公衆電話回線、専用回線などを用いてデータ伝送する場合又は通話する場合、伝送情報の漏洩を防止するため又は伝送情報に対する妨害に対して情報の信頼性を維持するため、平文のデータを暗号化して伝送し、受信先で暗号化されたデータを復号している。

【0003】代表的な暗号方式としては、共通鍵暗号方式と公開鍵暗号方式とが知られている。共通鍵暗号方式は対称暗号系とも呼ばれており、アルゴリズム3開型の代表的なものとして、DES (Date Encryption Standard)が知られている。公開鍵暗号方式は、暗号化鍵から復号鍵を導出するために莫大な計算量が必要なため実質的に復号鍵が解読されないので、暗号化鍵を公開してもよい暗号方式であり、非対称鍵暗号方式ともよばれている。

20 【0004】図17は、伝送路上のデータを共通鍵暗号方式で暗号化する暗号化データ伝送装置の一例を示す概略構成図である。この暗号化データ伝送装置は、送信者側の送信装置91と、受信者側の受信装置92とをつなぐデータ伝送路94から盗聴者側の盗聴装置93がデータを盗聴するのを防ぐ。

【0005】伝送すべきデータには、送信装置91内の暗号化器96により暗号雑97を用いての暗号化処理が施される。データ伝送路94により伝送されて受信装置92で受信された上記暗号化データは、復号鍵98を用30 いた復号器99により復号されて、復号データが得られる。

【0006】ここで、盗聴装置93がデータ伝送路94から受信装置92と同様に暗号化されたデータを受信しても、復号鍵98を持たないので、復号することが困難である。すなわち、盗聴装置93では、そのままでは意味不明の暗号化処理(スクランブル)のかかったデータを扱うことになるから、現実的に盗聴装置93側に情報が漏洩することを防ぐことができる。この例における共通鍵暗号方式の主要な暗号化方法では、一般に暗号化鍵と復号鍵は同一ビット列である。

【0007】なお、上述したような、暗号化方式は、伝送データが伝送される回線系統の種別、伝送データの機密度(機密性)、伝送データの量などに応じて決定される。例えば、専用回線を用いたデータ伝送においては、情報の漏洩、伝送データへの妨害の度合いは低いが、公衆電話回線を用いてデータ伝送する場合は情報の漏洩の度合い、妨害の度合いは高くなる。

[0008]

40

【発明が解決しようとする課題】ところで、近年、通信 衛星を用いたディジタルデータの伝送が可能になったこ とで、テレビジョン放送や映画などのアナログ映像・音 声データのみならず、コンピュータなどで利用されるテ キストやディジタル映像・音声データについても、通信 衛星を用いて伝送されるようになったが、不特定多数の 受信装置での受信が可能であることから情報の漏洩の度 合い、妨害の度合いは一層高くなる。

【0009】すなわち、上記通信衛星を用いるデータ伝送システムでは、電話回線、専用回線などの1対1通信と異なり、不特定多数の受信者が受信装置で容易に受信できるので、盗聴されやすい。このため、例えば有料のデータ伝送が盗聴される可能性が高い。そこで、上記データ伝送システムでも、データの暗号化が必要とされる。

【0010】実際の上記データ伝送システムにおいては、全てのデータについて暗号化処理を施すのではなく、送信装置において伝送すべきデータの内容に応じて、暗号化すべきデータを暗号化して伝送路上に送出し、受信者は暗号化されたデータの全部又は一部を復号して、その結果得られた情報により、或いは、暗号化されずに伝送された部分により、そのデータが自分にとって必要なものであるか否かを知る。

【0011】ここで、通信衛星を使った従来のテレビジョン放送サービスは、配信者が配信したデータを同時に多数のユーザが受信して使用する形態である。これに対して、コンピュータなどで使用されるディジタルデータを、通信衛星を介して配信する場合には、データ配信者から単数または複数の特定のユーザにデータを配信する機能が求められる。

【0012】しかし、従来、データ配信者から多ユーザへの同時通信又は放送システムでは、全ユーザは常に同じ情報を受信して使用又は閲覧をしており、システムユーザ個人の識別情報がないため、データ配信者から特定ユーザのみへのデータの配信ができなかった。

【0013】本発明は、上記実情に鑑みてなされたものであり、上記通信衛星を用いてディジタルデータを伝送する際にも、情報の漏洩の度合い、妨害の度合いを低くできる情報伝送装置及び方法の提供を目的とする。

【0014】また、本発明は、上記実情に鑑みてなされたものであり、情報配信者からデータ伝送路を介して伝送されたディジタルデータを、データの種類に応じて特 40 定のユーザのみが受信できるようにする情報受信装置及び方法の提供を目的とする。

【0015】また、本発明は、上記実情に鑑みてなされたものであり、少なくとも情報送信者側でディジタルデータの識別子に応じた暗号鍵により、暗号化された暗号化データを記憶している情報記憶媒体の提供を目的とする。

【0016】また、本発明は、上記実情に鑑みてなされたものであり、情報配信者からデータ伝送路を介して伝送されたディジタルデータを、データの種類に応じたコ 50

ンテンツIDと共に、記憶している情報記憶媒体の提供 を目的とする。

[0017]

【課題を解決するための手段】本発明に係る情報伝送装置及び方法は、上記課題を解決するために、上記ディジタルデータの種類を示す識別子に応じた暗号鍵を用いた暗号化処理を含めた少なくとも2重の暗号化処理を施してからこの暗号化データを送信し、データ伝送路を介して受信した上記暗号化データにそれぞれの暗号鍵に応じたそれぞれの復号鍵を用いて復号処理を施す。

【0018】また、本発明に係る情報記憶媒体は、上記 課題を解決するために、ディジタルデータの種類を示す 識別子に応じた暗号鍵による暗号化処理が少なくとも施 された暗号化データを記憶している。

【0019】また、本発明に係る情報受信装置及び方法は、上記課題を解決するために、データの種類を示す識別子が付加された複数種類のデータブロックをデータ伝送路を介して受信し、上記識別子を読み取り、予め登録された種類のデータブロックのみを抽出して復号する。

【0020】また、本発明に係る情報記憶媒体は、上記課題を解決するために、データブロックの情報の種類を示すコンテンツIDが付加された複数種類のデータブロックを記憶する。

[0021]

20

【発明の実施の形態】以下、本発明に係る情報伝送装置及び方法並びに情報受信装置及び方法並びに情報記憶媒体の実施の形態について図面を参照しながら説明する。この実施の形態は、ディジタルデータを所定のデータブロックに分割し、該データブロックを衛星回線を介して伝送する図1のデータ伝送システムである。

【0022】このデータ伝送システムは、ディジタルデータに上記ディジタルデータの種類を示す識別子に応じた暗号鍵を用いた暗号化処理を含め、2重の暗号化処理を施し、この2重暗号化データを送信するデータ配信装置10から上記衛星回線を介して送信された上記2重暗号化データを受信し、それぞれの暗号鍵に応じたそれぞれの復号鍵を用いて復号処理を施すデータ受信装置30とを備えてなる。ここで、データ受信装置30は、例えばパーソナルコンピュータの拡張スロットに装着される。なお、図1には、パーソ

アータ受信装置30は、例えばパーソナルコンピュータ の拡張スロットに装着される。なお、図1には、パーソ ナルコンピュータをそのままデータ受信装置30として 示している。

【0023】データ配信装置10及びデータ受信装置30は、双方向の通信が可能な例えばISDNのような地上通信網を介して相互に通信が可能である。この地上通信網は、複数のシステム相互間でネットワークを介してディジタルデータの送受信を行うインターネットに接続されていてもよい。また、通信衛星18による衛星回線は、上記地上通信網よりも伝送容量が大きい。

4.0

【0030】ところで、多種類のデータがIPパケット として伝送される場合、上記PIDはIPパケットのデ ータを他のビデオやオーディオのデータと識別するため に使われており、又ピット長も13ピットしか無く、Ⅰ Pパケットで伝送される種々のデータの種別を識別させ

ータ種類の識別方法が必要になる。

【0031】例えば、インターネット上では受信データ が自分宛のデータであるか否かを識別するのにIPパケ ットのIPヘッダに含まれる送信先アドレス (Destinat ionAddress) を用いている。TSパケットでIPパケッ トを伝送する場合でも、この送信先アドレス(以後、送 信先 I P アドレスという。) を用いて自分宛のデータで あるかを識別することが可能である。

るには不十分なピット数である。そこでPID以外のデ

【0032】しかし、例えば衛星回線を例にとるとデー 夕伝送速度が1中継器当たり30Mbpsとなり、デー 夕受信側でリアルタイムに送信先TPアドレスの解析を ソフトウェアで行うことは非常に困難である。何らかの 手段により、自分宛の情報だけを抽出する手段が必要と なる。

【0033】さらに、具体的な情報のタイトルを指定し なくとも、自分の関心のある情報のジャンルの情報だけ 指定しておけば、そのジャンルの情報だけが自動的に受 信され、ダウンロードできると大変便利である。

【0034】又、特定の加入者だけに受信可能とするた めに、上述したようにデータを暗号化した場合、受信側 では暗号化されたデータを復号する必要がある。

【0035】そこで、上記データ伝送システムでは、デ 一夕配信装置10において複数種類のデータブロックか らなる多重化データにデータの種類を示す識別子を付加 し、通信衛星18を経由させて上記衛星回線により、デ ータ受信装置30に送信している。そして、データ受信 装置30では、ハードウェア的に上記識別子を読み取 り、受信者が必要とする予め登録された種別のデータの みを抽出して復号する。

【0036】この識別子の付加は、データ配信装置10 のデータ作成部15によって行われる。データ配信装置 10内のデータ蓄積部13には、ユーザが必要とするデ ータが何も加工されていない状態で蓄積されている。デ ータ管理部12から、データの読み出し要求がユーザか ら来たことを知らされたデータ蓄積部13は、リクエス トされたデータ及びユーザの宛先情報を同時にデータ作 成部15に高速スイッチャ14を介して送る。

【0037】ここで、ユーザの宛先情報とは、IPパケ ット送信に必要な送信先IPアドレスである。このデー タ伝送システムでは、すべてのユーザに固有の送信先 I Pアドレスを割り振っている。 一のユーザが持つ送信先 I P アドレスは、一のユーザが確保している間は、一の ユーザ以外のユーザは持たない。

【0038】データ蓄積部13からのデータは、データ

【0024】先ず、上記データ伝送システムにおけるデ ータの流れを説明する。ここでは、データ配信装置10 を所有するデータ提供者とデータ受信装置30を所有す る特定のユーザが、データの配送の契約を予め結んでい るものとする。なお、ここでいうデータ提供者とは、伝 送情報を提供する事業者(以下、コンテンツプロバイダ という)と、伝送路を提供する事業者(以下、サービス プロバイダという)の両方を含めている。

【0025】データ受信装置30を所有するユーザは、 例えば、地上通信網としてのISDNを介して、データ 提供者が提供する所定のサービスを受けたい旨のリクエ ストをデータ配信装置10に送る。このリクエストを送 る方法は、特に、限定されず、データの種類やユーザと の契約状況によって決められ、例えば郵便などでもよ い。また、リクエストを送らずに、予め契約に従って、 データ提供者がサービスを提供してもよい。

【0026】データ配信装置10に送られたユーザから のリクエストは、データリクエスト受付部11で受け取 られ、データ管理部12に送られる。データ管理部12 は、ユーザの契約情報やリクエストが意味のあるものか 否かのチェックを行い、問題が無ければ、データ蓄積部 . 13にデータの読み出し要求を行う。データ蓄積部13 は、データ読み出し要求に応じた、例えばデータを高速 スイッチャ14を介してデータ作成部15に送る。

【0027】データ作成部15では、データ蓄積部13 からのデータに対してIPパケット化、メディアアクセ ス制御(Media Access Control、MAC) フレーム 化、MPEG (Moving Picture Experts Group Phase) 2のトランスポート化などのフォーマット変換を行う。 また、データ作成部15は、データのIPパケット化後 30 と、トランスポート化後に、上記2重の暗号化を行う。 【0028】このフォーマット変換について以下に説明 する。上述したように、近年、オーディオ、ビデオ信号 やデータのような多種類のデータが多重化されて、大容

量のディジタル回線で伝送されることが可能になってき た。この多重化の方法としては、例えばMPEG2の伝 送フォーマットであるトランスポートストリーム (Tran sport Stream, TS) パケットが知られている。このT Sパケットでは、情報データ部 (ペイロード部) に暗号 化処理を施している。この暗号化のための暗号化鍵は、 TSパケットのヘッダ部分の13ピットのパケットID (PID) 及び2ピットのスクランブル制御部に対応し

た固有のビット列を使用する。また、上記PIDは、各 TSパケットの特定チャンネルのビデオやオーディオ等 の情報種類を識別するのにも使われる。

【0029】このTSパケットを用いてデータを伝送す る場合には、データをインターネットで広く使用されて いるインターネットプロトコル(IP)パケットのフォ ーマットに変換し、さらにこのIPパケットをTSパケ ットに入れ込んでいる。

作成部15によって作成又はフォーマット変換された 後、データ処理部16で他のオーディオ信号やビデオ信 号と多重化され、多重化データとして送信アンテナ17 から通信衛星18に無線回線を介して送られる。

【0039】通信衛星18を介して送られた多重化デー タは、特定ユーザの所有するデータ受信装置30に限ら ず、データを受信できる状況にある全てのユーザが受信 することが可能である。データ受信装置30は、通信衛 星18からの全多重化データを受信し、その中から、自 分が出したリクエストに応じたデータを選別して抽出 し、復号化する。

【0040】このデータ受信装置30は、データの種類 を示す識別子が付加された複数種類のデータブロックよ りなる多重化データを通信衛星18による衛星回線を介 して受信し、上記識別子を読み取ることにより、予め登 録された種類のデータブロックのみを抽出して復号す

【0041】すなわち、データ受信装置30は、リクエ ストに応じて送信されたデータを含む多数のデータブロ ックを受信し、その中から、自分宛のデータブロック、 自分が受け取るべきデータブロック、自分が受け取るこ とができるデータブロックを選別して抽出する。なお、 予めユーザとデータ提供者との契約によって、ユーザが 持つデータ受信装置30は決定されている。

【0042】したがって、通常であれば、ユーザが持つ データ受信装置30を用いて、他のユーザ宛の特有のデ ータを選別することができない。

【0043】しかし、通信衛星18を用いる上記データ 伝送システムでは、電話回線、専用回線などの1対1通 信と異なり、不特定多数の受信者が受信装置で容易に受 信できるので、盗聴されやすい。すなわち、データ伝送 が盗聴される可能性が高い。そこで、上記データ伝送シ ステムでも、データの暗号化が必要とされる。

【0044】このため、データ配信装置10は、図2に 簡単に示すように、情報を提供するコンテンツプロパイ ダ18と、その情報を伝送するサービスプロパイダ19 とで、暗号化器21と、暗号化器26により2重の暗号 化処理を施している。

【0045】このデータ配信装置10は、実際には、上 述した図1に示すように構成されており、特に図2に示 40 したコンテンツプロバイダ18と、サービスプロパイダ 19の備える各部は、図3に示すようなデータ作成部1 5に含まれる。

【0046】データ蓄積部13から送られてきた特定ユ ーザ宛のデータ及びIPアドレスは送信先IPパケット 作成部20に送られる。IPパケット作成部20では、 データ蓄積部13から送られてきたデータとその時点で ユーザを特定する送信先IPアドレスを用いて、図4に 示す【Pパケット60を生成する。この【Pパケット6

tocol/Internet Protocol) で規定され、ユーザがリク エストしたデータがその大きさを超える場合には、この データは複数のIPパケットに分割されて次の暗号化器 21に転送される。

【0047】ここで使用されるIPパケット60のIP ヘッダには、図5に示すユーザの送信先IPアドレス7 4と、送信元の I P アドレス 7 3 が入っている。ここ で、送信先IPアドレス74は、32ピットである。

【0048】 I P パケット作成部20で作成された I P 10 パケット60は、暗号化器21に転送される。暗号化器 21では、IPパケット60内の32ピットの上記送信 先IPアドレス74によって、宛先が特定のユーザであ ることを知り、その時点で既にデータ提供者と特定のユ ーザとの間のみで知り合うIPパケット用暗号化鍵によ ってIPパケット60全体を暗号化する。暗号化式とし ては、例えばDES (Data Encryption Standard) など が採用される。

【0049】この暗号化器21は、上記32ビットの送 信先IPアドレス74を用いた暗号化を行うので、IP 20 パケットの暗号化による限定受信だけでも2の32乗 (=約43億) 個の範囲に受信者を分けることができ る。

【0050】ここで、コンテンツプロバイダ18は、デ ータ受信装置30に対して、伝送するIPパケットの送 信先IPアドレスと、暗号化IPパケットを復号するた めの復号鍵を予め与えておく。そして、IPパケットの ペイロード部分をこの復号鍵に対応する暗号鍵で暗号化 し、サービスプロバイダ19に送る。

【0051】ただし、暗号化は、特定のユーザに対する 全てのデータについて施す必要はなく、データの種類に よっては暗号化が行われないこともある。暗号化が行わ れない場合には、IPパケット作成部20からMACフ レーム作成部22に直接IPパケット60が転送され

【0052】ここでは、暗号化が行われる場合について 説明する。暗号化は通常64ピットの平文に対して行わ れ、暗号化すべきIPパケット60のデータ長が64ビ ットの倍数でない場合には、データの埋め合わせ、すな わち無効データのパディングを行うことでIPパケット 60全体を64ピットの倍数にし、1Pパケット61と する.

【0053】特定のユーザ用のIPパケット61が暗号 化されたIPパケット62は、MACフレーム作成部2 2に転送される。MACフレーム作成部22では、暗号 化器21によって暗号化されたIPパケット62に対し て、MACヘッダ70を付加する。

【0054】このMACヘッダ70は、図6に示すよう に8ピットのSSID (Server System ID) と、24ピ ットのUDB (User Depend Block) 1と、32ビット 0の大きさはTCP/IP(Transmission Control Pro 50 のUDB2の計64ピットで構成されている。特に、M

ACヘッダ70のUDB2には、上記IPヘッダ内に鸖 かれた送信先IPアドレスと同様の送信先IPアドレス が掛き込まれる。

【0055】上記IPヘッダ内の送信先IPアドレスは 暗号化されており、受信装置側では暗号を復号しなけれ ば送信先IPアドレスを知ることができないが、上記M ACヘッダ70にそれと同じ送信先IPアドレスがあれ ば、受信側では単にハードウェア的にそれを読み出すこ とで、自分宛のデータブロックであるか否かを知ること ができる。この送信先IPアドレスはIPパケット作成 10 部20からMACフレーム作成部22に直接渡される。

【0056】なお、上記UDB1には、3ビットのPB L (Padding_Byte_Length) と、1ピットのCP (Contr _ ol_Packet) と、1ピットのEN(Encrypted_or_Not) と、1ビットのPN (Protocol_Type Available or No t) と、2ビットのReserveと、16ビットのプロトコル 番号 (Protocol Type) がセットされる。

【0057】この内、PBLは、パディングバイト長で あり、暗号化の際に埋め合わせされた無効なデータの長 さである。これは、暗号化されたIPパケットを受信し 20 たユーザが正規なデータ長を知るために必要となる。

【0058】また、CPは、IPパケットに、ユーザが 必要なデータかシステム運用に必要な制御データが入っ ているかを識別するピットである。通常、ユーザがリク エストした際に受け取るべきMACフレーム63のCP は、制御データではなくデータが入っていることを示し ている。

【0059】 ENは、IPパケットが暗号化器21によ って暗号化されているか否かを示す制御ビットである。 このビット情報によってユーザは受信したMACフレー ム63を復号するかしないか決定する。PNは、Protoc ol Typeエリアに有用な情報があるか否かを示す制御ビ ットである。

【0060】図3のMACフレーム作成部22では、以 上の制御ビットをIPパケット62に付加している。こ こで、UDB2には、上記送信先IPアドレスの他、I Pパケットの情報の種類を表すコンテンツIDをセット してもよい。このコンテンツIDについては後述する。 UDB2にセットされたのが、上記送信先IPアドレス 上記SSIDである。

【0061】 MACフレーム作成部22で生成されたM ACフレーム63には、CRC計算部23にて計算され たCRC(Cyclic Redundancy Checking、巡回冗長検 査)が付加される。このようにデータ配信装置10側で CRCの計算を行うことで、データ受信装置30は、受 信したMACフレームが正しく通信衛星18から伝送さ れているかを検査することができる。CRC計算部23 において生成された16ピットのCRCは、MACフレ ーム63の最後に付加されている。

【0062】このMACフレーム63は、セクション作 成部24に転送されてMPEG2で規定されるセクショ ンに変換される。図4に示すように、MACフレーム6 3は、セクション(Sec) ヘッダ71の直後に付加さ れ、プライベートセクション64と呼ばれる。

【0063】このセクションヘッダ71のフォーマット を図7(A)に示す。セクションヘッダ71のフォーマ ットは、MPEG2によって、規定され、テーブル(I D) $T_{i,i}$, tプライベート-インディケータP:、リザーブドR...、 プライベート - セクションーレングス P,, を有する。こ こで、プライベートーセクションーレングスP」には、 MACフレームのデータ長が入る。

【0064】セクション作成部24で作成されたプライ ベートセクション64は、トランスポートパケット作成 部25に転送される。トランスポートパケット作成部2 5では、転送されたプライベートセクション64をトラ ンスポートパケット65, 65, ・・65, に分割す る。

【0065】トランスポートパケット651,651,・ ・65,は、それぞれ188バイトで構成されている。 これらのトランスポートパケット65,,65,,・・6 5.には、4パイトのTSヘッダが付加される。

【0066】例えばTSヘッダ72のフォーマットを図 7 (B) に示す。TSヘッダ72は、シンクバイト S,,、トランスポートーエラー-インディケータT,,、 ペイロード-ユニット-スタート-インディケータ P.,、トランスポートープライオリティT。、上記PI D、上記スクランブル制御部(トランスポートースクラ ンブル-コントロール) T, 、アダプティション-フィ ールド-コントロール A₁。及びコンティニティ-カウン 夕 C、を有する。

【0067】トランスポートパケット65...65...・ ・65.の1個分の大きさは、上述したように188バ イトと規定されているので、一般的に、一つのセクショ ン64を複数のトランスポートパケットに分割する必要 がある。

【0068】ここで、通常、一つのセクションは184 バイト(188バイトからヘッダ長の4バイトを引いた であるか上記コンテンツIDであるかを識別させるのが 40 バイト数)の整数倍長とは限らないので、一つのセクシ ョン64を複数のトランスポートパケット651,6 5.. ・・65. に分割する際には、図4に示すように、 スタッフィングパイトを用いたデータの穴埋めを行う。 すなわち、184バイトの倍数でない一つのセクション を複数のトランスポートパケットに分割した場合、最後 のトランスポートパケットの余ったデータエリアに、全 てのビットがスタッフィングされたスタッフィング領域 を形成する。

> 【0069】トランスポートパケット作成部25で作成 50 された各トランスポートパケットは、暗号化器26に供

20

給される。暗号化器26は、図2に示すようにTSパケ ット用暗号化鍵を用いて、上記各トランスポートパケッ トのデータ部分に暗号化処理を施す。

【0070】サービスプロバイダ19は、データ受信装 置30に対して、伝送するTSパケットのPID部分と スクランブル制御部の値と、このTSパケットを復号す る復号鍵を予め与えておく。そして、コンテンツプラバ イダ18から与えられた暗号化IPパケットをTSパケ ット化し、さらにこのTSパケットのペイロード部分を 上記復号鍵に対応する暗号鍵で暗号化して、暗号化TS パケットを作成し、衛星回線上に送信する。

【0071】ここで、暗号化のための暗号化鍵は、上述 したように、図7の(b)に示したTSヘッダのPID (13ビット)とスクランブル制御部(2ビット)に対 応した固有のビット列を使用する。このため、最大で1 5ビット分、4096通りの限定ができる。

【0.0.7.2】既にIPパケットの送信先IPアドレスを ---用いて上述したように2の32乗個の範囲に受信者を分 けることができているので、このTSパケットの暗号化 を組み合わせると、さらにその4096倍の範囲に受信 者を分けることができ、より細やかな限定受信方式を構 成できる。

【0073】また、独立の暗号化を2重に行うことによ り、盗聴者がいずれか一方の暗号を解読することに成功 したとしても、もう一方の暗号を解読できなければ平文 データを得ることはできないので、より安全性の高い限 定受信方式を構成できる。

【0074】また、ここではIPパケットの暗号化によ る限定受信方式と、TSパケットの暗号化による限定受 信方式をそれぞれコンテンツプロバイダ18と、サービ スプロバイダ19という別の事業者で行うので、他者と は独立の限定受信方式を構成できる。これは、伝送路を 提供する事業者と、伝送データを提供する事業者が異な り、それぞれが独立にユーザと限定受信契約を結びたい 場合に有効である。事業者間で暗号鍵に関する情報が漏 れてしまう虞もない。

【0075】コンテンツプロバイダ18と、サービスプ ロバイダ19で2重の暗号化が施されたデータは、デー 夕転送部27に転送された後、マルチプレクサ等のデー 夕処理部16に伝送される。データ処理部16では、上 40 記トランスポートパケットを他のディジタル化されたビ デオ、オーディオ信号と多重化した後、変調、増幅す る。

【0076】プロードキャストされた特定ユーザのため のデータは、ユーザ側の受信アンテナ31で受信され、 特定のユーザのデータ受信装置30に転送される。

【0077】受信アンテナ31により受信された信号 は、IFの信号に変換され、データ受信装置30に入力 される。図8にこのデータ受信装置30のブロック図を 示す。また、図9には、このデータ受信装置30で行わ 50 テップS7で暗号化IPパケットを破棄する。

れる2重の復号処理のフローチャートを示す。

【0078】チューナ33, A/D変換器34, 復調器 35及びデコーダ36からなるフロントエンド32に入 力された信号は、ここでディジタル信号に変換され、Q PSK復調処理及び誤り訂正処理が施されて、ステップ S1のように暗号化されたTSパケットデータとして受 信される。

【0079】この暗号化されたTSパケットは、デスク ランプラ37に供給される。デスクランブラ37は、上 記暗号化されたTSパケットデータにTSパケットレベ ルのデスクランブル処理を施す。この場合、デスクラン ブラ37は、上記暗号化TSパケットデータのヘッダ部 分からPID部とスクランブル制御部の値を読みとり、 この値に対応するTSパケット用復号鍵がサービスプロ バイダ19から与えられているか否かをステップS2で 判断し、与えられているならばステップS3でこの暗号 化TSパケットのペイロード部分をこの復号鍵により復一 号し、復号されたTSパケットを出力する。ここで、復 号鍵がサービスプロバイダ19から予め与えられていな ければ、ステップS7で暗号化TSパケットを破棄す る。

【0080】ステップS3で復号されたTSパケット は、デマルチプレクサ38に供給される。ここで、デマ ルプレクサ38は、上記データ処理部16で上記TSパ ケットデータと共に多重化されたオーディオデータとビ デオデータを分割し、オーディオデータをオーディオデ コーダ39に供給し、ビデオデータをビデオデコーダ4 0に供給する。オーディオデコーダ39は、アナログオ ーディオを出力し、ビデオーデコーダ40はNTSCエ ンコーダ41を介してアナログビデオを出力する。残っ たTSパケットデータは、デパケタイザ45に供給され る。

【0081】デパケタイザ45は、図4で示したプライ ベートセクション64のフォーマットを再生し、CRC の値を計算し、データが正しく受信されたか否かを判定 する。そして、デパケタイザ45は、ステップS4で上 記プライベートセクション64をIPパケット化し、図 10に示すようなフォーマットデータ75に変換する。 このフォーマットデータ75は、FIFO46を介して このIPパケットを復号する復号器47に転送される。 【0082】復号器47では、フォーマットデータ75 内のMACヘッダの図6に示したUDB2にセットされ た識別子、ここでは送信先IPアドレスを取り出し、こ れに対応するIPパケット用復号鍵がコンテンツプラバ イダ18から与えられているか否かをステップS5で判 断し、与えられていれば、ステップS6でIPパケット のペイロード部分をこの復号鍵を用いて復号し、復号さ れたIPパケットを出力する。ここで、復号鍵がコンテ ンツプロバイダ18から予め与えられていなければ、ス

【0083】復号鍵は、上記識別子に対応させて、デュアルポートラム(DPRAM)48内の図11に示す参照テーブル80に収納されている。

【0084】この参照テーブル80は、受信可能な種類のデータブロックの識別子をその識別子と対応する復号鍵と共に持っている。識別子としては4バイトを使っており、復号鍵としては8バイトを使っている。

【0085】図中、識別子としては上述したように、送信先IPアドレスを用いても、コンテンツIDを用いて良く、その識別は受信パケットのMACヘッダの中のSSIDで行う。又参照テーブル80の値の設定はDPRAM48への入力を持つCPU42により行われる。

【0086】復号器47は、上記図10のフォーマットで暗号化IPパケットデータを受信し、MACアドレス内のUDB2の識別子を取り出すと、DPRAM48にアクセスし、先頭のアドレスから16バイトおきにテーブル80中の識別子を検索し、識別子の後の4バイトに格納されたマスクビットの内、"1"となっている識別子のビットに対して受信パケット中の識別子とテーブル中の識別子の一致検出を行う。

【0087】マスクビットがH"ffffffff"となっていれば、受信したパケットのMACアドレス中の識別子とテーブル中の識別子の全ビットの一致を確認し、入力した識別子と同じ識別子がDPRAM48内にあるとし、その識別子に対応する復号鍵(図中セッションキー)を取り出し、それ以降のIPパケットの復号処理を行う。

【0088】予め登録された参照テーブル80中の識別子の最後には、ENDコードがストアされており、識別子を検索していき、ENDコードが検出された場合は、そこで検索を抜け出し、その受信パケットは受信せずにステップS7で示したようにこの復号器47で廃棄される

【0089】識別子としては、上述したように、送信先 I P アドレスの他、コンテンツ I D (またはジャンル I D) を使う。すなわち、図 6 に示したMAC ヘッダ 7 0 のU D B 2 には、送信先 I P アドレスの他、コンテンツ I D がセットされてもよい。 S S I D として例えば "0"がセットされている場合には、送信先 I P アドレスを用いることを示し、例えば "1"がセットされてい 40 る場合には、ジャンル I D を用いることを規定する。 S S I D を受信側で解析することによりどちらが使われて

【0090】例えば、UDB2に送信先IPアドレスを用いた場合、ユニキャストアドレスに対応する個人宛、及びマルチキャストアドレスを用いてグループのユーザ宛のデータを伝送することが可能となり、受信側では自分宛かあるいは自分が所属しえいるグループ宛のデータのみリアルタイムで受信することが可能となる。

いるかを判別できる。

【0091】この場合、データ受信装置30のDPRA 50 フトというような大きなカテゴリーを表す。中分類D-

M48は図12に示すようなフォーマットの参照テーブル81を備えていればよい。この参照テーブル81は、受信可能な種類のデータブロックの送信先IPアドレスをその送信先IPアドレスと対応する復号鍵と共に持っている。例えば、始めの16バイトには上記マルチキャストアドレスのようなグループ用の送信先IPアドレス1がセットされている。

【0092】この送信先IPアドレス1の暗号化ON/OFFフラグは0である。また、次の16バイトには上記ユニキャストアドレスのような個人宛の送信先IPアドレス2がセットされている。暗号化ON/OFFフラグは1である。送信先IPアドレス2にもセッションキーがセットされている。

【0093】復号器47は、上記図10のフォーマットでIPパケットデータを受信し、MACアドレス内の送信先IPアドレスを入力すると、DPRAM48にアクセスし、先頭のアドレスから16バイトおきにテーブル81中の送信先IPアドレスを検索し、該IPアドレスの後の4バイトに格納されたマスクビットの内、"1"となっている識別子のビットに対して受信パケット中の識別子とテーブル中の識別子の一致検出を行う。

【0094】マスクビットがH"fffffffff"となっていれば、受信したパケットのMACアドレス中の送信先IPアドレスとテーブル中の送信先IPアドレスの全ビットの一致を確認し、入力したIPアドレスと同じIPアドレスがDPRAM48内にあるとし、そのIPアドレスに対応する復号鍵を取り出し、それ以降のIPパケットの復号処理を行う。

【0095】予め登録された参照テーブル81中のIP アドレスの最後には、ENDコードがストアされてお り、IPアドレスを検索していき、ENDコードが検出 された場合は、そこで検索を抜け出し、その受信パケットは受信せずにこの復号器47でステップS7のように 廃棄される。

【0096】一方、UDB2として32ビットをフルに使ったコンテンツIDを用いる場合は、予め登録しておいたジャンルのデータが受信された場合にデータをPCに転送し、ハードディスクに自動的にダウンロードすることが可能となる。

 【0097】この場合、データ受信装置30のDPRA M48は図13に示すようなフォーマットの参照テーブ ル82を備えていればよい。この参照テーブル82は、 受信可能な種類のデータブロックの例えばコンテンツI D83を32ビットフルに使って、記憶している。

【0098】 このような32ビットのコンテンツID83は、図14の(A)に示すように、8ビットの大分類D,と、6ビットの中分類D,と、4ビットの小分類D,と、14ビットの情報IDとによって構成されている。大分類D,は、コンピュータソフト、出版物、ゲームソフトというような大きなカテブリーを表す。内公類D

は大分類D₁が出版物であれば、書籍、雑誌、新聞とい うような中間のカテゴリーを示す。さらに、小分類Dィ は中分類D₁が新聞であれば、A新聞、B新聞、S新聞 という新聞社名を表すカテゴリーを示す。そして、この 小分類 D₁の中の唯一の I Dにより一つのデータ単位が 識別される。この場合、新聞の発行の日付が情報IDと なり、結果的に例えば図14の(B)に示すようなコン テンツIDとなる。

【0099】このようなコンテンツIDを識別子として 用いた場合の実際の情報識別の方法を以下に述べる。例 えば、上記図14の例では、A新聞を契約する場合は、 マスクピットをH"ffffc000"としてこのマス クビットが1のビット位置の受信パケットの識別子とテ ーブル中の識別子の一致を検出すればよい。また、固有 の新聞名によらず、全ての新聞を受信する場合は、マス クビットをH "fffc0000" としておけば、A新 聞H "02084000+発行日ID"、B新聞H "0 2088000+発行日ID"も全て一つの設定でダウ ンロードすることができる。

【0100】これは、いちいち個々の情報のIDを指定 20 しなくても、必要な情報のジャンルだけ指定しておけ ば、自動的に指定したジャンルの情報が受信できる、と いう点で、大変有用な方法である。

【0101】ただこの場合、例えば各新聞が別々のセッ ションキーで暗号化されているように、各情報が暗号化 されている場合は、コンテンツIDを設定するだけで は、各新聞に対するセッションキーを設定できないた め、あくまでも各情報が暗号化されていない場合に有効 な方法である。

【0102】なお、上記情報の識別子としては、48ビ ット長で各製品に割り当てられているMACアドレスを 用いる方法もある。

【0103】復号器47で、送信先IPアドレスや、コ ンテンツIDを読むことが出来れば、このデータブロッ クが予め登録された種類のデータブロックであると判断 して抽出し、フォーマットデータ75内の暗号化された IPヘッダとIPデータを上述したように復号する。

【0104】復号化されたデータブロックは、パーソナ ルコンピュータ上のメインメモリにFIFO49及びP CIインターフェース50を介して転送される。そし て、このパーソナルコンピュータのソフトウェアによる 処理がなされる。

【0105】CPU42は、DPRAM48の読み出し を制御すると共に、参照テーブルの値の設定を行う。ま た、CPU42は、ROM44からRAM43に読み込 まれたプログラムにしたがって、デマルチプレクサ3 8、DPRAM48、DPRAM52を制御する。ま た、CPU42は、ICカードリーダ53から読み込ん だデータを処理し、上記復号鍵を生成してもよい。ま た、上記リクエストをモデム54、及び電話回線56を 50 復号するための復号鍵を得ていない場合を説明したが、

介してISDNによりデータ供給元に送信する。

【0106】以上説明したように、このデータ受信装置 30は、データ配信装置10によりMACフレームのD BU2にセットされて伝送されてきた、送信先IPアド レスや、コンテンツIDを復号器47により読み取り、 予め登録された種類のデータブロックのみを抽出するこ とができるので、種々の暗号化されたデータが多重化さ れた受信データの中から高速に、自分宛あるいは必要と する情報だけを抽出して復号できる。

【0107】また、伝送されたデータは、図2に示した ように、コンテンツプロパイダ18、サービスプロパイ ダ19で2重に暗号化されており、データ受信装置30 のみが、それを復号化する二つの復号鍵を持っているこ とから、データが他人に盗用されることを防止できる。 【0108】なお、この実施の形態となるデータ伝送シ ステムは、データ配信装置10側の2重暗号化処理を図 15に示すような構成で行ってもよい。すなわち、IP パケットの暗号化処理をコンテンツプロバイダ18に行 わせるのではなく、サービスプロバイダ19に行わせ る。このため、コンテンツプロバイダ18は、経費を節 約できる。

【0109】すなわち、一つの事業者が両方の暗号化処 理を行うように構成すれば、もう一方の事業者は暗号化 処理のための設備を持つ必要がなくなる。これは、例え ば一つのサービスプロバイダの提供する伝送路を複数の コンテンツプロバイダが利用する場合に、それぞれのコ ンテンツプロバイダが暗号化処理設備を持たなくてよい ので有効である。

【0110】ここで各部の動作は、図2に示した各部の 動作と同様であり、またデータ受信装置30の構成も同 様であるので説明を省略する。

【0111】また、データ受信装置30内の構成を図1 6 に示すようにしてもよい。すなわち、デパケタイザ4 5と復号器47との間に例えばハードディスクドライバ のような記憶装置58を設け、暗号化されたIPパケッ トを蓄積しておく構成としてもよい。このようにすれ ば、予めIPパケットを復号する復号鍵を得ていなくて も、暗号化された I P パケットを記憶装置 5 8 に蓄積し ておいて、後から上記復号鍵を得た時点で復号すればよ 40 VI.

【0112】すなわち、暗号化されたパケットを記憶装 置に保存しておくようにすることにより、受信装置が復 号鍵を後から得てもデータが有効となるようにできる。 例えば、予め大量のデータを記憶装置に保存しておき、 ユーザが意図した段階で復号鍵を得てデータを利用する ことにより、ユーザが意図してからデータを受信し始め るのに比べて、大量のデータを受信するための時間が節 約できる。

【0113】ここでは、受信装置30が1Pパケットを

TSパケットを復号するための復号鍵を得ていない場合でも、暗号化されたままのTSパケットを記憶装置に保存しておくことにより同様の処理を行える。

【0114】さらに、暗号化されたデータは、保存できるが、復号されたデータや復号鍵は保存できないような仕組みを付け加えることにより、平文データがコピーされることを防ぐことも可能になる。

【0115】また、上述した各例では、伝送データとして IPパケットを考えたが、同様の構造を持つ他の伝送プロトコルパケットを考えても、同様の限定受信方式が 10 構成可能である。また、伝送データのパケット化を3重以上として、3つ以上の限定受信方式を組み合わせてもよい。このため、IPパケット化前のファイルデータに暗号化処理を施しておいてもよい。

【0116】また、例えば、MACフレームのデータ圧縮方法は、MPEG2には限定されず、他の圧縮方法を用いてよい。また、インターネットプロトコルは、TCP/IPには限定されず、例えばOSI(0pen System Interconnection)方式を用いてもよい。

[0117]

【発明の効果】本発明に係る情報伝送装置及び方法は、上記ディジタルデータに上記ディジタルデータの種類を示す識別子に応じた暗号鍵を用いた暗号化処理を含めた少なくとも2重の暗号化処理を施してからこの暗号化データを送信し、データ伝送路を介して受信した上記暗号化データにそれぞれの暗号鍵に応じたそれぞれの復号鍵を用いて復号処理を施すので、通信衛星を用いてディジタルデータを伝送する際にも、情報の漏洩の度合い、妨害の度合いを低くできる。

【0118】また、本発明に係る情報受信装置及び方法 30 は、データの種類を示す識別子が付加された複数種類のデータブロックをデータ伝送路を介して受信し、上記識別子を読み取り、予め登録された種類のデータブロックのみを抽出して復号するので、情報配信者からデータ伝送路を介して伝送されたディジタルデータを、高速にデータの種類に応じて特定のユーザに受信させることができる。

【0119】また、本発明に係る情報記憶媒体は、ディジタルデータの種類を示す識別子に応じた暗号鍵による暗号化処理が少なくとも施された暗号化データを記憶し 40 ているので、受信装置が復号鍵を後から得てもデータを有効に利用できる。

【0120】さらに、本発明に係る情報記憶媒体は、データプロックの種類を示すコンテンツIDが付加された

複数種類のデータブロックを記憶するので、必要とする 情報だけを簡単に抽出することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施の形態となるデータ伝送システム の構成図である。

【図2】上記データ伝送システムの2重暗号化処理に関わる構成を簡単に示したブロック図である。

【図3】上記図1に示したデータ作成部の構成を示すブロック図である。

「図4】上記図3に示したデータ作成部でのデータ作成の過程を説明するための図である。

【図5】IPヘッダの詳細な構成を示すフォーマット図である。

【図6】MACヘッダのフォーマット図である。

【図 7 】セクションヘッダとTS ヘッダのフォーマット 図である。

【図8】上記データ伝送システムを構成するデータ受信装置のブロック図である。

【図9】上記データ受信装置で行う復号化処理を説明す 0 るためのフローチャートである。

【図10】上記データ受信装置内のデパケタイザから復 号器へのデータの転送を説明するための図である。

【図11】上記データ受信装置内のDPRAMが格納する参照テーブルの基本的な構成図である。

【図12】上記参照テーブルの第1の具体例を示す図である。

【図13】上記参照テーブルの第2の具体例を示す図である。

【図14】コンテンツIDの具体的構成例を示す図である。

【図15】上記データ伝送システム内のデータ配信装置 の他の具体例を示すブロック図である。

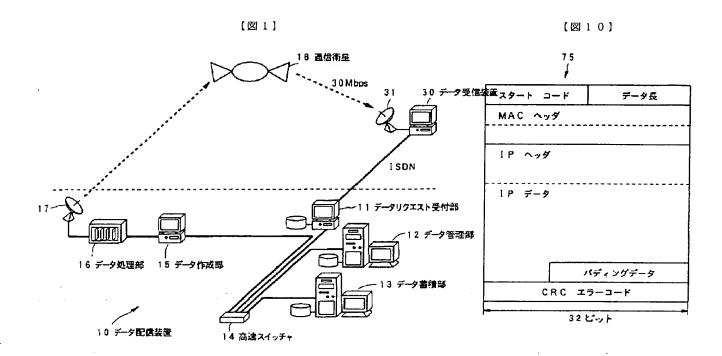
【図16】上記データ伝送システム内のデータ受信装置 の他の具体例を示すブロック図である。

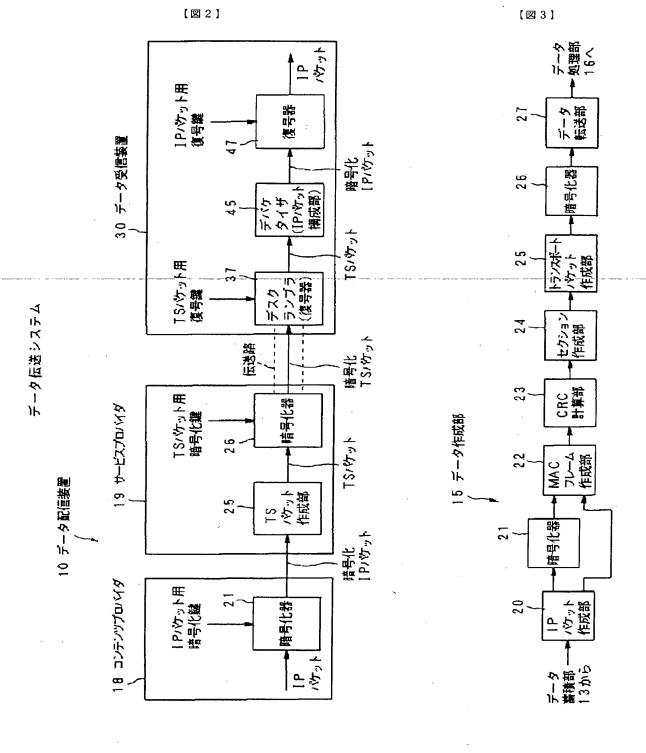
【図17】伝送路上のデータを共通鍵暗号方式で暗号化する暗号化データ伝送装置の一例を示す概略構成図である。

【符号の説明】

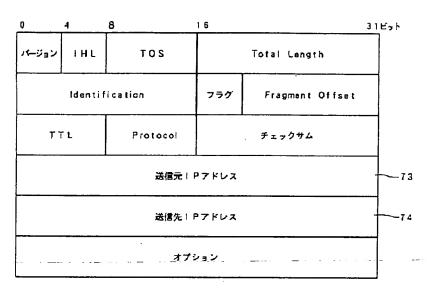
10 データ配信装置、18 コンテンツプロバイダ、19 サービスプロバイダ、21 暗号化器、25 TSパケット作成部、26 暗号化器、30 データ受信装置、37 デスクランブラ、45 デパケタイザ、4

7 復号器

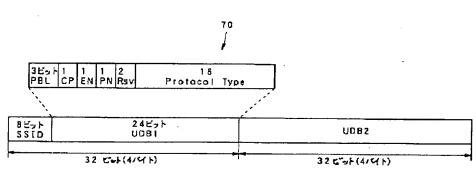




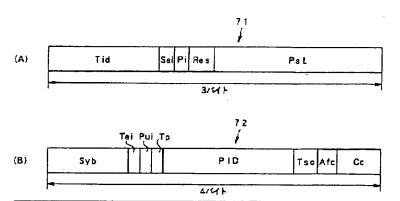
【図5】



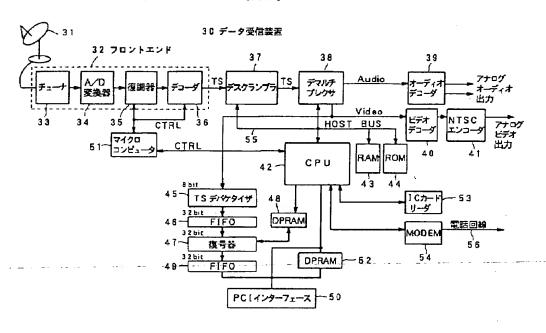
【図6】

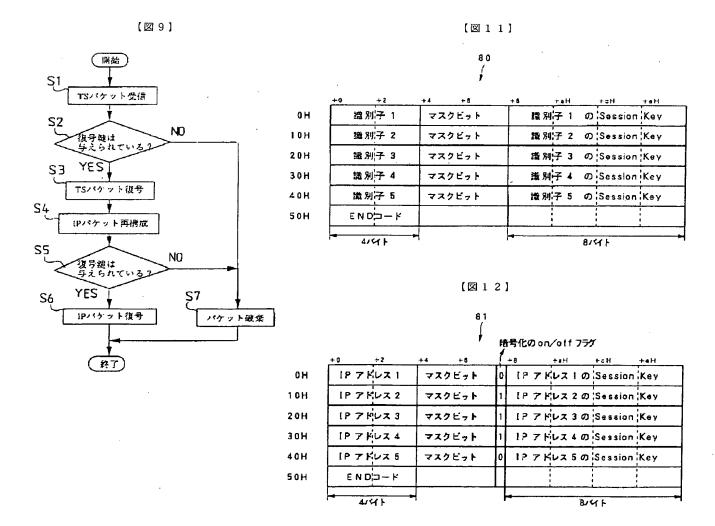


【図7】



[図8]

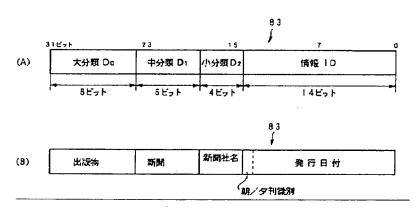




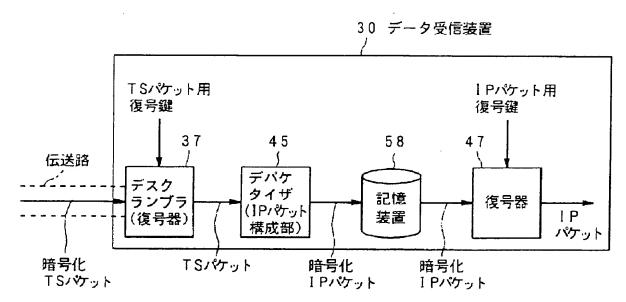
【図13】

		82 ∮	贈	号化のon	∕off7 5 ⁄	1	
83	+0 +2	+4 +6	L	+8	+aH	+cH	+oH
0H /	IP アドレス i	マスクビット	0	1P 7 F	レネ۱の	Session	Key
10H	コンテンツ IOI	マスクビット	٥				
2 O H	コンテンツ ID 2	マスクピット	0			1 1 1	:
3 O H	IPアドレス 2	マスクビット	1	IP7F	レス2の	Session	Key
40H	IPアドレス3	マスクピット	1	IP 7 K	レス3の	Session	Key
5 0 H	END - F					! ! !	1
	4/41	=	ŀ	-	8/	41	

--【-図 1-4】

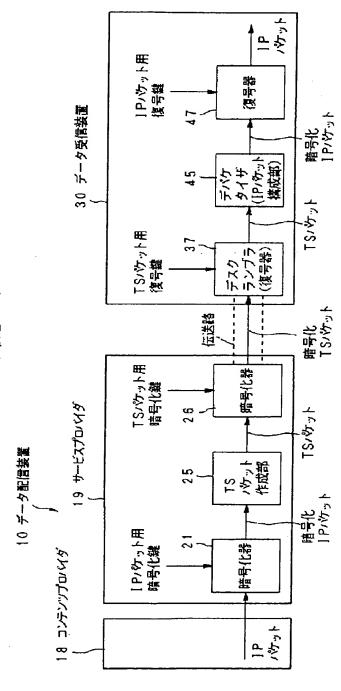


【図16】

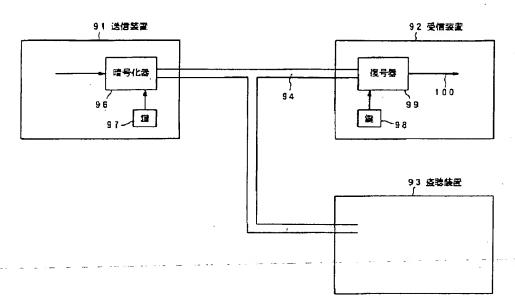


【図15】

データ伝送システム



【図17】



This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

☐ BLACK BORDERS
☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
FADED TEXT OR DRAWING
☐ BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
☐ SKEWED/SLANTED IMAGES
☐ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
☐ GRAY SCALE DOCUMENTS
☐ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY
□ OTHER:

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.